

# Estruturas de Dados - ESP412

Prof<sup>a</sup> Ana Carolina Sokolonski

Bacharelado em Sistemas de Informação  
Instituto Federal de Ciência e Tecnologia da Bahia  
Campus de Feira de Santana

*carolsoko@ifba.edu.br*

November 28, 2024

# Algoritmos de Ordenação

# Algoritmos de Ordenação

1 *SelectionSort*

2 *MergeSort*

3 Referências

# *SelectionSort*

## Ordenação por Seleção (*SelectionSort*)

A Ordenação por Seleção (*SelectionSort*) é um algoritmo simples, que realiza uma ordenação através da seleção do menor elemento de uma sequência e da colocação deste elemento na primeira posição, repetindo este processo com a sequência não ordenada.

## Ordenação por Seleção (*SelectionSort*)

A Ordenação por Seleção (*SelectionSort*) é um algoritmo simples, que realiza uma ordenação através da seleção do menor elemento de uma sequência e da colocação deste elemento na primeira posição, repetindo este processo com a sequência não ordenada.

Se você pedir para alguém que ordene uma sequência de números qualquer, há uma probabilidade alta dessa pessoa aplicar o *SelectionSort*.

## Ordenação por Seleção (*SelectionSort*)

A Ordenação por Seleção (*SelectionSort*) é um algoritmo simples, que realiza uma ordenação através da seleção do menor elemento de uma sequência e da colocação deste elemento na primeira posição, repetindo este processo com a sequência não ordenada.

Se você pedir para alguém que ordene uma sequência de números qualquer, há uma probabilidade alta dessa pessoa aplicar o *SelectionSort*.

Assim como o *InsertionSort* e o *BubbleSort*, o *SelectionSort* tem custo  $O(N^2)$  no pior caso e  $O(N)$  no melhor caso [IME 2023].

## Ordenação por Seleção (*SelectionSort*)

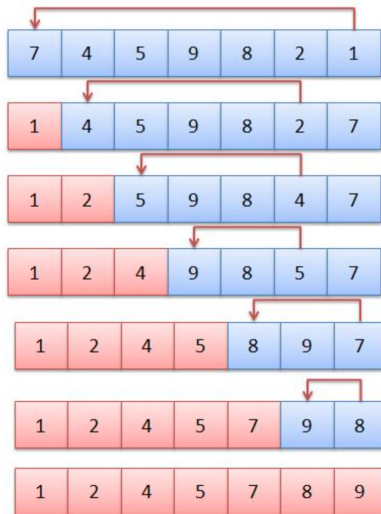
A Ordenação por Seleção (*SelectionSort*) é um algoritmo simples, que realiza uma ordenação através da seleção do menor elemento de uma sequência e da colocação deste elemento na primeira posição, repetindo este processo com a sequência não ordenada.

Se você pedir para alguém que ordene uma sequência de números qualquer, há uma probabilidade alta dessa pessoa aplicar o *SelectionSort*.

Assim como o *InsertionSort* e o *BubbleSort*, o *SelectionSort* tem custo  $O(N^2)$  no pior caso e  $O(N)$  no melhor caso [IME 2023].

Vejamos um vídeo explicativo do algoritmo *SelectionSort* no Youtube: <https://www.youtube.com/watch?v=1yZQPjUT5B4>



**Selection Sort:**

## Ordenação por Seleção → *SelectionSort*

---

**Algorithm** void selectionSort(*int tam, int v[]*)

---

```
1: for  $i = 0$  to  $N$  do
2:    $menor = i$ ;
3:   for  $j = i$  to  $N$  do
4:     if  $v[j] < v[menor]$  then
5:        $menor = j$ ;
6:     end if
7:   end for
8:    $aux = v[menor]$ ;
9:    $v[menor] = v[i]$ ;
10:   $v[i] = aux$ ;
11: end for
```

---

## Ordenação por Seleção → *SelectionSort*

```
void selectionSort(int tam, int v[]) {  
    int aux, menor;  
    for (int i = 0; i < tam; i++) {  
        menor = i;  
        for (int j = i; j < tam; j++)  
            if (v[j] < v[menor])  
                menor = j;  
  
        aux = v[menor];  
        v[menor] = v[i];  
        v[i] = aux;  
    }  
}
```

# *MergeSort*

## Ordenação por Junção/Mistura (*MergeSort*)

*MergeSort* é um algoritmo eficiente de ordenação por divisão e conquista. Se nossa missão é ordenar um vetor comparando seus elementos, então nenhum algoritmo de ordenação é mais veloz do que  $n \log_n$ .

## Ordenação por Junção/Mistura (*MergeSort*)

*MergeSort* é um algoritmo eficiente de ordenação por divisão e conquista. Se nossa missão é ordenar um vetor comparando seus elementos, então nenhum algoritmo de ordenação é mais veloz do que  $n \log_n$ .

O funcionamento do *MergeSort* baseia-se em uma rotina fundamental cujo nome é **Merge**. Sucessivas execuções de merge ordena o vetor.

## Ordenação por Junção/Mistura (*MergeSort*)

*MergeSort* é um algoritmo eficiente de ordenação por divisão e conquista. Se nossa missão é ordenar um vetor comparando seus elementos, então nenhum algoritmo de ordenação é mais veloz do que  $n \log_n$ .

O funcionamento do *MergeSort* baseia-se em uma rotina fundamental cujo nome é **Merge**. Sucessivas execuções de merge ordena o vetor.

Sua eficiência é  $O(n \log_n)$  para o melhor, pior e para o caso médio [D.E. Knuth 1973].

## Ordenação por Junção/Mistura (*MergeSort*)

*MergeSort* é um algoritmo eficiente de ordenação por divisão e conquista. Se nossa missão é ordenar um vetor comparando seus elementos, então nenhum algoritmo de ordenação é mais veloz do que  $n \log_n$ .

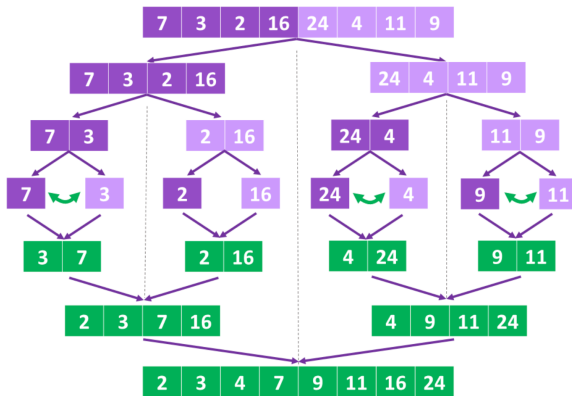
O funcionamento do *MergeSort* baseia-se em uma rotina fundamental cujo nome é **Merge**. Sucessivas execuções de merge ordena o vetor.

Sua eficiência é  $O(n \log_n)$  para o melhor, pior e para o caso médio [D.E. Knuth 1973].

Vejamos um vídeo explicativo do algoritmo *MergeSort* no Youtube:  
[https://www.youtube.com/watch?v=XaqR3G\\_NVoo](https://www.youtube.com/watch?v=XaqR3G_NVoo)



## Merge Sort



Vejamos uma simulação do algoritmo *MergeSort*:

<https://www.101computing.net/Merge-Sort-algorithm/>

## Ordenação por Junção/Mistura $\rightarrow$ MergeSort

---

**Algorithm** void mergeSort(*int*  $V[]$ , *int*  $l$ , *int*  $r$ )

---

```
1: if ( $l < r$ ) then  
2:    $m = (l + r)/2$ ;  
3:   mergeSort( $V, l, m$ )  
4:   mergeSort( $V, m + 1, r$ )  
5:   merge( $V, l, m, r$ )  
6: end if
```

---

## Ordenação por Junção/Mistura $\rightarrow$ MergeSort

---

**Algorithm** void merge(*int*  $V[]$ , *int*  $l$ , *int*  $m$ , *int*  $r$ )

---

```
1:  $n1 = m - l + 1$ ;  
2:  $n2 = r - m$ ;  
3: for  $i = 0$  to  $n1$  do  
4:    $L[i] = V[l + i]$ ;  
5: end for  
6: for  $j = 0$  to  $n2$  do  
7:    $R[j] = V[m + 1 + j]$ ;  
8: end for  
9:  $i = 0; j = 0$ ;  
10:  $k = l$ ;  
11: CONTINUA ...
```

---

## Ordenação por Junção/Mistura $\rightarrow$ MergeSort

---

**Algorithm** void merge(*int*  $V[]$ , *int*  $l$ , *int*  $m$ , *int*  $r$ )

---

```
1: ... CONTINUAÇÃO
2: while ( $i < n1$ )and( $j < n2$ ) do
3:   if ( $L[i] \leq R[j]$ ) then
4:      $V[k] = L[i]$ ;
5:      $i++$ ;
6:   else
7:      $V[k] = R[j]$ ;
8:      $j++$ ;
9:   end if
10:   $k++$ ;
11: end while
12: CONTINUA ...
```

---

## Ordenação por Junção/Mistura $\rightarrow$ MergeSort

---

**Algorithm** void merge(*int*  $V[]$ , *int*  $l$ , *int*  $m$ , *int*  $r$ )

---

```
1: ... CONTINUAÇÃO
2: while ( $i < n1$ ) do
3:    $V[k] = L[i]$ ;
4:    $i++$ ;
5:    $k++$ ;
6: end while
7: while ( $j < n2$ ) do
8:    $V[k] = R[j]$ ;
9:    $j++$ ;
10:   $k++$ ;
11: end while
```

---

# Referências

# Referências



D.E. Knuth. *The Art of Computer Programming*. [S.l.]: Addison-Wesley, 1973. v. 1 - 3.



IME. *Aulas de Estruturas de Dados*. 2023. <https://www.ime.usp.br/~pf/estruturas-de-dados/aulas/index.html>. [Online; accessed 13-February-2023].